

مسألة ، سنحلها باستخدام المنطق الكلاسيكي :

ثلاثة مشتبهين في جريمة ، باسم وجابر و سامر ، تم استجوابهم فكانت شهاداتهم على النحو الآتي :

باسم قال: جابر بريء وسامر مذنب .

جابر قال: إذا كان باسم مذنباً، فإن سامر مذنبٌ.

سامر قال: أنا بريء وواحد من الاثنين مذنب .

والمطلوب :

١- هل الشهادات الثلاث منسجمة (متوافقة)؟

٢- هل شهادة أحدهم يمكن استنتاجها من شهادة آخر ؟

٣- بفرض أن الثلاثة بريئين ، من كان شاهد زور (شهادته غير صحيحة)؟

٤- إذا كانت الشهادات الثلاث صحيحة ، من هو المذنب ومن هو البريء ؟

٥- بفرض أن البريء قال الحقيقة والمذنب كان كاذباً ، فمن هو المذنب؟

الحل:

سنرمز بالرمز b للقضية المنطقية التي تعني أن باسم بريء ، ونرمز لشهادة باسم-التي هي صيغة منطقية- بالرمز B .

وبالرمز j للقضية المنطقية التي تعني أن جابر بريء، ونرمز لشهادة جابر-التي هي صيغة منطقية- بالرمز J .

وبالرمز s للقضية المنطقية التي تعني أن سامر بريء ، ونرمز لشهادة سامر-التي هي صيغة منطقية- بالرمز S .

فيكون :

شهادة باسم هي الصيغة $B = (\neg j \wedge s)$ (الرمز j يعني أن جابر بريء و $\neg j$ يعني أنه ليس بريئاً أي مذنبٌ) .

شهادة جابر هي الصيغة $J = (\neg b \Rightarrow \neg s)$.

شهادة سامر هي الصيغة $S = (s \wedge (\neg b \vee \neg j))$. (الصيغة $(\neg b \vee \neg j)$ تعني أنه إما باسم مذنب أو جابر مذنب).

سنستخدم جدول الحقيقة لحل هذه المسألة.

b	j	s	$\neg b$	$\neg j$	$\neg s$	$B = (\neg j \wedge s)$	$J = (\neg b \Rightarrow \neg s)$	$(\neg b \vee \neg j)$	$S = (s \wedge (\neg b \vee \neg j))$
1	1	1	0	0	0	0	1	0	0
1	1	0	0	0	1	0	1	0	0
1	0	1	0	1	0	1	1	1	1
1	0	0	0	1	1	0	1	1	0
0	1	1	1	0	0	0	0	1	1
0	1	0	1	0	1	0	1	1	0
0	0	1	1	1	0	1	0	1	1
0	0	0	1	1	1	0	1	1	0

ملاحظة حول الجدول :

على سبيل المثال إن $b = 0$ للدلالة على أن الصيغة- التي تعني أن باسم بريء - خاطئة أي أن باسم مذنب.
و $b = 1$ تعني أنه بريء.

وعندما يكون مثلاً $J = 1$ فهذا يعني أن الصيغة التي تمثل شهادة جابر، صحيحة (جابر ليس كاذباً)، و $J = 0$ تعني أنه كاذب (شهادته زور)

المناقشة:

١- المقصود من السؤال هل يوجد حالة تكون فيها جميع الشهادات الثلاث صحيحة معاً؟ والجواب نعم، من الممكن أن تكون

الشهادات الثلاث متوافقة. وذلك إذا نظرنا إلى السطر الثالث بالجدول نجد المطلوب $B = 1$ و $J = 1$ و $S = 1$.

٢- تكون شهادة احد المتهمين مستنتجة من شهادة آخر (شهادة أحدهم يمكن استنتاجها من شهادة آخر) إذا كان أحد الاقتضاءات التالية صحيح (أي احد الاقتضاءات استدلال) ، $(B \Rightarrow S)$ ، $(B \Rightarrow J)$ ، $(J \Rightarrow S)$ ، $(J \Rightarrow B)$ ، $(S \Rightarrow B)$ ، $(S \Rightarrow J)$.

وباستخدام جدول الحقيقة نجد أن الاقتضاء $(B \Rightarrow S)$ هو استدلال (مهما تكن قيم b, j, s) أي شهادة سامر يمكن استنتاجها من شهادة باسم، وهو الاقتضاء الوحيد الذي يكون استدلالاً. أي أن فقط ، شهادة سامر يمكن استنتاجها من شهادة باسم.

٣- بفرض أن الثلاثة بريئين ، أي أن $b = 1, j = 1, s = 1$ ، من كان شاهد زور (من ستكون القيمة المنطقية لشهادته صفرًا) ؟

بالعودة للجدول نجد بالنظر إلى السطر الأول $B = 0$ و $J = 1$ و $S = 0$. أي باسم وسامر كانا كاذبين في شهادتهما أما جابر فكان محققاً في شهادته .

٤- حسب ما وجدنا في الطلب الأول أن في السطر الثالث من الجدول تكون الشهادات الثلاث صحيحة معاً ، وفي هذه الحالة يكون $b = 1, j = 0, s = 1$ أي أن باسم وسامر أبرياء وجابر المذنب .

٥- بفرض أن البريء قال الحقيقة والمذنب كان كاذباً ، نبث بالجدول على السطر الذي يكون فيه المتهم وشهادته القيمة المنطقية نفسها (أي تتوافق فيه براءة المتهم مع صدق ادعائه وإدانة المتهم مع شهادته الزور) ، وذلك لأجل المتهمين الثلاثة، نتحقق من كل الأسطر فنجد أنه في السطر السادس يكون باسم و سامر مذنبين وشهادتهما زور (غير صحيحة) أما جابر فهو بريء وشهادته صحيحة.

ملاحظة: حول الاقتضاء

إن الاقتضاء $p \Rightarrow q$ يمكن النظر له على أنه مثل الوعد.

فمثلاً قولنا: " إذا درست أول عشر محاضرات بمادة فلانية فإنك ستنتج بهذه المادة " وتمثل هذا القول بالاقتضاء $p \Rightarrow q$ حيث الصيغة p تعني دراسة أول عشر محاضرات، والصيغة q تعني النجاح في المادة .

والآن إذا درس طالب أول عشر محاضرات ($p = 1$) ونجح بالمادة ($q = 1$) فهذا أمر طبيعي ويكون قد تحقق الوعد (الاقتضاء صحيح).

وإذا لم يدرس أول عشر محاضرات ($p = 0$) ولم ينجح بالمادة ($q = 0$) فهذا أمر طبيعي ولا يكون قد اختل شرط الوعد (الاقتضاء صحيح أيضاً).

وربما يأتي طالب لم يدرس أول عشر محاضرات ($p = 0$) لكنه نجح بالمادة ($q = 1$) وهذا ممكن (الاقتضاء صحيح).
لكن أن يدرس طالب أول عشر محاضرات ($p = 1$) ولا ينجح ($q = 0$) ، هذا غير ممكن أي لم يتحقق الوعد وهنا يكون الاقتضاء خاطئاً.

ملاحظة: مر معنا في المسألة السابقة أن أحد المتهمين، جابر و باسم ، مذنب.

إن الصيغة $(\neg b \vee \neg j)$ تعني إما باسم مذنب أو جابر مذنب وهي عملياً تعني إما باسم مذنب و جابر بريء $(\neg b \wedge j)$ أو باسم بريء و جابر مذنب $(b \wedge \neg j)$ أو باسم مذنب و جابر مذنب $(b \wedge j)$.
ومنطقياً $(\neg b \wedge \neg j) \vee (b \wedge \neg j) \vee (b \wedge j) = (\neg b \vee \neg j) \vee (b \wedge j)$. (صيغتان متكافئتان ويبرهن على ذلك بسهولة)

ملاحظة :

مر معنا في المحاضرة السابقة كتابة استدلال بالطريقة الطابقية وهي شكل للكتابة .

فمثلاً $\frac{F}{G}$ نعني بها أنه إذا كانت F صحيحة فإن G صحيحة .

وبشكل عام نكتب $\frac{A_1, A_2, \dots, A_n}{B}$ إذا كانت الصيغة $(A_1 \wedge A_2 \wedge \dots \wedge A_n \rightarrow B)$ استدلالاً.

أهم القواعد التي يمكن كتابتها باستخدام الطريقة الطابقية:

قاعدة النزاع (الابتلاع) :

رأينا أن الصيغة $(p \wedge (p \Rightarrow q) \Rightarrow q)$ هي استدلال ، يمكن كتابتها على الشكل $\frac{p, p \Rightarrow q}{q}$ ، وهي تعني أن إذا كانت p صحيحة و كان الاقتضاء $p \Rightarrow q$ صحيحاً ، فإن q صحيحة .

خاصة (قاعدة) التعدي:

يمكننا البرهان على أن الصيغة التالية $((p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow r)) \Rightarrow (p \Rightarrow r)$ هي استدلال والتي تدعى بـ خاصية التعدي ويمكن كتابتها على الشكل الطابقي كما يلي :

$$\frac{p \Rightarrow q, \quad q \Rightarrow r}{p \Rightarrow r}$$

.. انتهت المحاضرة الخامسة .: